(19)日本国特許庁 (JP)

H04L 9/32

(51) Int.Cl.7

(12) 公開特許公報(A)

ΡI

9/00 H04L

G06F 15/00

(11)特許出願公開番号 特期2000-92046 (P2000-92046A)

(43)公開日 平成12年3月31日(2000.3.31)

330F

673D 5B043

テーマコート*(参考)

5B085

G0 6F 15/00 G0 6T 7/00 H0 4L 9/14	330	G06F 15/00 15/62 H04L 9/00	330F 5B085 460 5J104 641 673A L(全16頁) 最終頁に続く
	審查請求	未請求 請求項の数7 〇	L (± 10 A) RORATER
(21) 出願番号	特臘平10-257813	(71) 出願人 000006013 三菱電機材	末式会社
(22)出顧日	平成10年9月11日(1998.9.11)	東京都千代田区丸の内二丁目2番3号 (72)発明者 中村 浩 東京都千代田区丸の内二丁目2番3号 三	
		菱電機株式 (72)発明者 馬場 義 東京都千 菱電機株式	る 代田区丸の内二丁目2番3号 三
		(74)代理人 100102439	
			最終頁に続く

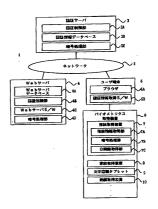
(54) 【発明の名称】 遠隔認証システム

(57) 【要約】

【課題】 バイオメトリクス情報により個人の認証を行 う際、ユーザの個人情報であるバイオメトリクス情報を 保護した上で確実に認証が受けられるとともに、セキュ リティ上強固な遠隔認証システムおよび遠隔認証方法を 得る。

離別記号

【解決手段】 ユーザの個人情報であるバイオメトリク ス情報を暗号化し、バイオメトリクス情報はユーザの指 定した認証サーバにのみ復号可能な状態でネットワーク 上を転送するので、バイオメトリクス情報というユーザ 個人のプライバシーを、ユーザの意志を反映した形で確 実に保護できると共に、認証サーバで認証情報作成時の 日時が確認できるため、不正な認証情報の再使用が防止 でき、さらに認証サーバによって認証されたかが認証依 **頼側で確認できるためシステムのセキュリティを高く保** つことが可能である。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 ネットワークに、認証サーバと、アプリケーションサーバと、ユーザ館末がそれぞれ接続され、前記ユーザ館末を使用するユーザの認証を行う遠隔認証システムにおいて、

1

前配認証サーバは公開鍵略号方式の公開鍵と秘密鍵の組 を所持し、公開鍵を公開し、秘密鍵を秘匿しており、 前記ユーザ畑末には少なくとも1つ又は複数種類のバイ オメトリクス取得装置が接続され、

前記パイオメトリクス取得装配は、認証に際して取得した取得したエーザのパイオメトリクス情報を、共通鍵暗号方式の 共通鍵で暗号化し、

日時情報を取得し、日時情報と前記共通鍵を連結してメ ッセージダイジェストを取り、そのメッセージダイジェ ストをさらに前記共通鍵で暗号化し、

ユーザの相定する認証サーバの公開鍵を取得し、前記共 通鍵を前記認証サーバの公開鍵で暗号化すると共に、 暗号化した前記パイオメトリクス情報と暗号化した前記 北通鍵と日時情報と、日時情報と前記共通鍵を連結して メッセージダイジェストを暗号化したものを認証情報と

メッセーシタイシェストを暗守化したものを認証可報として前記ユーザ端末へ転送し、 前記ユーザ端末と前記アプリケーションサーバは、該認 証付報を前記認証サーバへ転送し、前記認証サーバは、 転送された認証情報を前記秘容離で復手を行って得か后 中地事確により、ユーザのバイオメトリクス位額を宿今

版広された路証时報で利用の2002年になっていて、「いている 記共通鑑により、ユーザのパイオメトリクス情報を復号 し、該パイオメトリクス情報によってユーザを認証し、 認証した結果と認証した結果のメッセージダイジェスト を前記秘密鍵で暗号化し、共に前記アプリケーションサーバに転送することを特徴とする遠隔認証システム。 【訪求項2】 ネットワークに配証サーバと、ユーザ機 30

末がそれぞれ接続され、前記ユーザ端末を使用するユーザの認証を行う遠隔認証システムにおいて、前記認証サーバは公開鍵暗号方式の公開鍵と秘密鍵の組を所持し、公開鍵を公開し、秘密鍵を秘匿しており、前記ユーザ端末には少なくとも1つ又は複数領類のパイオメトリクス取得装匠が接続され、

前配パイオメトリクス取得核配は、認証に際して取得したユーザのパイオメトリクスຖり報を、共通鍵暗号方式の 規連確で暗号化し、日時情報を取得し、日時付報と共連を連絡してメッセージグイジェストを取り、そのメッセージダイジェストを取り、そのメッセージダイジェストを直続で暗号化し、ユーザの指定する前記認証サーバの公開健で暗号化すると共に、前記時のほと、バイオメトリクス情報と暗号化した大通鍵と日時間報と、日時情報と、日時情報と大力を音号化したものを認証情報として前記ユーザ記案へ伝送し、

前記ユーザ蛸末は該認証情報を前記認証サーバへ転送 し、

前記認証サーバは、伝送された認証信報を前記秘密鍵で 50 同一の照合字であり、バイオメトリクス情報のメッセー

役号を行って得た前記共通鍵により、ユーザのパイオメトリクス情報を収号し、該パイオメトリクス情報によってユーザを認証し、認証した結果と認正した結果のメッセージダイジェストを前記秘密盤で暗号化し、共に前記ユーザ端末に振送することを特徴とする遠隔認証システム。

【前求項3】 前記パイオメトリクス取得装置は、認証 に際して、暗号化せずにパイオメトリクス情報を前記ユ ーザ端末へ転送し、

前記ユーザ端末は、取得したユーザのバイオメトリクス 情報を、共通鍵暗号方式の共通鍵で暗号化し、ユーザの 指定する認証サーバの公開鍵を収得し、前記共通鍵を前 窓認証サーバの公開鍵で暗号化し、日時情報を取得した 日時情報と共通鍵を連結してメッセージダイジェスト通鍵 取り、そのメッセージダイジェストをさらに前記式通鍵 で暗号化すると共に、前記暗号化したバイオメトリクス 特報と前記暗号化した共通鍵と日時情報と、日時情報 大通道整連結してメッセージダイジェストを暗号化した 共通鍵を連結してメッセージダイジェストを暗号化した ものを認証情報として前記ユーザ端末へ転送することを ものを認証情報として前記ユーザ端末へ転送することを なりまする語求項1または蓄求項2に記載の遠隔認証システム。

【請求項4】 前記ユーザ端末は、認証に際して、取得 したユーザのバイオメトリクス情報を暗号化する共通鍵 暗号方式の共通鍵を住成する場合、前記共通鍵性 の觅数の一部または全部に該バイオメトリクス情報を使 用することを特徴とする請求項1~3のいずれかに記載 の遠隔認証システム。

【請求項5】 前記パイオメトリクス取得装匠は、パイ オメトリクス取得装匠を管理する管理者の認証部と、パ イオメトリクス取得装匠を初期化する初期化者の認証部 を含み、

前記2つの認証部は独立して認証し、前記管理者が認証されない場合でも、前記初期化者の認証で初期化することを特徴とする請求項1~3のいずれかに記載の遠隔認証システム。

【 部来項 6 】 前記器証サーバは、ユーザ認証時に、バ イオメトリクスを限合した結果の照合率の履歴を記憶 し、ユーザ認証に際して、本人と同定しない場合には、 前回までのユーザを本人と同定した時の平均照合率と比

がし、今回の照合率が前記管理者の定める規定値以上に 大きく変励しているかを確認し、該既定値以上の大きな 変動での失敗回数が前記管理者の定める既定値以上に達 した場合には、予め登録されている連絡先に通知することを特徴とする詰求項1~3のいずれかに記載の遠隔認 証システム。

【前来項7】 前記認証サーパは、ユーザ認証時に、バイオメトリクスを照合した結果の照合率の風歴を記憶し、ユーザ認証に際して、本人と同定した場合には、前回までのユーザを本人と同定した時の照合率と比較し、

3

ジダイジェストが格納されていない場合にはユーザ認証 を失敗させ、今回のバイオメトリクス情報のメッセージ ダイジェスト算出し、照合率とともに記憶し、同一の照 合率で、メッセージダイジェストが格納されている場合 には、今回のバイオメトリクス情報のメッセージダイジ ェストを算出して照合率と組で記憶するとともに、過去 の同一の照合率におけるバイオメトリクス情報のメッセ ージダイジェストと比較し、異なれば本人と同定し、今 回の照合率とメッセージダイジェストの組が過去の照合 率とメッセージダイジェストの組と完全に一致した場合 には本人と同定しないとともに、過去の照合率とメッセ ージダイジェストの組と完全に一致する場合が、管理者 が定める既定値以上に違した場合には、予め登録されて いる連絡先に通知することを特徴とする請求項1~3の いずれかに記載の遠隔認証システム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】この発明は、バイオメトリク スにより個人の特定を行う遠隔認証システムに関するも のである。

[00002]

【従来の技術】従来、ネットワークに接続された情報処 理システムにおいて機密保持のため、個人を特定し該個 人のアクセス許可と不許可の判断を行なう、すなわち認 証が必要である。また、銀行の現金自動支払い機等では 個人の特定と預金残高など該個人の取り引き情報にアク セスするための認証や、機密度の高い研究場所や会員制 クラブなどへの入退室時にも個人の認証が実施されてい

【0003】これらの認証として、身分証明告などと同 様の位置づけである、磁気カードやICカードやパスワ ードなどの個人の記憶やこれらの組み合わせによって個 人の特定と資格の認定、すなわち認証を実施している。 パスワードなどは忘却の恐れや、磁気カード、ICカー ドなどは紛失、破壊などにより認証が不能に陥ったり、 盗難やパスワード情報の漏洩により本人以外が本人と成 りすまして認証されてしまうなどの問題がある。

【0004】また、ネットワーク上でユーザを認証する 手段の1つに、ユーザの作成したメッセージを認証し、 間接的にユーザを認証するデジタル署名がある。デジタ ル署名では、まずメッセージの送り手がメッセージの原 文を圧縮したメッセージダイジェストを送り手の暗号鍵 で暗号化した暗号文をメッセージに添付する。メッセー ジの受け手は、受け取ったメッセージからメッセージダ イジェストを作成し、また送り手の復号鍵で添付された 暗号文からメッセージダイジェストを復号してこれら2 つのメッセージダイジェストが一致することで、送り手 本人が送ったメッセージであることと、改竄されていな いことを確認する。

に同一の鍵を用いる共通鍵暗号方式と暗号鍵と復号鍵と が異なる公開鍵暗号方式が存在する。公開鍵暗号方式で は、一方の鍵を秘密鍵とし安全に保管し、もう一方の鍵 を公開鍵として公表する場合、公開鍵で暗号化された暗 号文は秘密鍵を所持していなければもとのメッセージへ 復号できないため、送り手は希望する受け手にのみ復号 できる形でメッセージを転送でき、秘密鍵で暗号化され た暗号文は公開鍵でもとのメッセージへ復号ができるた め、秘密鍵を所持している送り手本人からのメッセージ 10 であることを受け手が認証できる。

[0006]

【発明が解決しようとする課題】従来、IETF (In ternet Engineering Task F orce) ORFC (Request For Com ment) に登録されているRFC1421. RFC1 422 (PEM: Privacy Enhanceme nt for Internet Electroni c Mail) では、前記デジタル署名とメッセージの 暗号化を公開鍵暗号方式と共通鍵暗号方式によって行っ 20 ているが、送り手は自分の秘密鍵を使用するため、送り 手の責任で秘密鍵を管理する必要あり、例えばフロッピ ーディスクや磁気カード、ICカードなどに格納して安 全に所持しなければならないという問題があった。

【0007】一方、指紋情報、掌紋情報、筆跡情報、網 膜情報など個人の生体的特徴であるバイオメトリクス情 報による認証では、成りすましが困難であることと、ユ ーザ本人がいれば前記秘密鍵の情報などを管理する必要 がなく、また前記磁気カードやICカードなどで個人を 認証する場合の携行品所持の煩雑さや紛失による脅威

30 や、前記パスワード認証時の記憶の煩雑さを解消できる が、バイオメトリクス情報による認証が広域で必要な場 合には、集中的なパイオメトリクス情報の管理と認証す る機器が必要であり、プライバシー保護の面からユーザ のパイオメトリクス情報を認証を行う機器に転送する際 には秘匿などを行いセキュリティを確保しなければなら ないという問題があった。

【0008】また、バイオメトリクス情報を秘匿するた めに使用する暗号鍵を生成するようなシステムでは、一 般に暗号鍵の生成に乱数を使用するが、該暗号鍵の解説 40 を困難にするためには該乱数の傾向をなくすことが重要 であるという問題もある。

【0009】また、バイオメトリクスを取得する装置 は、ユーザのプライバシーの保護の面から適切に管理し なけばならなく、管理者の認証を行う必要があるが、こ の管理者の認証にバイオメトリクスを用いた場合には管 理者の代行が他人はできないため、他の人は初期化も含 め、バイオメトリクス取得装置に全くアクセスできなく なるという問題があった。また、正当な管理者であって も認証に使用しているバイオメトリクスが事故により傷 【0005】また、前記暗号方式には、暗号仰と復号鐘 50 告を受け、大きく変わってしまったり、なくなってしま

う切合などには正当な管理者であっても、初期化を含め、バイオメトリクス取得装置に全くアクセスできなくなるという問題があった。

【0010】また、一般にユーザ認証を行うシステムでは、不正な認証を早期発見が求められ、例えば銀行窓正を早期発見が求められ、例えば銀行窓でやサッシュカードを使用不能にするなどの手段を持っている。バイオメトリクスに以よりユージを認証するシステムでも、不正な認証を早かえの状態が異なり、例えば排放照合には、10個人を認証するシステムでも、不正な認証を入れているが、最大のでは、本人と同定する波っているが、最大のでは、ないたり厚り減っなり、がなどはその時点でなり、なれていたり厚り減っないる人などはその時点で最後、現の治さ、大力を関する。とした取得時の大股によりさらに照られている。に対して、現実の特別を確立すると、認証自体が失敗する確立が高くなり、全なの人に対して規定の数だけで不正認証と判断することが必ずにできないという問題があった。ことが必ずにできないという問題があった。

【0011】 この発明は前記のような問題点を探除する ためになされたもの、バイオメトリクス情報により個 20 人の認証を行う際、ユーザの個人情報であるバイオメト リクス情報を保護した上で確実に認証が受けられるとと もに、セキュリティ上強固な遠隔認証システムおよび遠 隔認証方法を得ることを目的とする。

[0012]

【課題を解決するための手段】第1の発明に係る遠隔認 証システムは、ネットワークに認証サーバと、アプリケ ーションサーバと、ユーザ端末がそれぞれ接続され、前 記ユーザ端末を使用するユーザの認証を行う遠隔認証シ ステムにおいて、認証サーバは公開鍵暗号方式の公開鍵 と秘密鍵の組を所持し、公開鍵を公開し、秘密鍵を秘匿 しており、前記ユーザ端末には少なくとも1つ又は複数 種類のバイオメトリクス取得装置が接続され、バイオメ トリクス取得装置は、認証に際して取得したユーザのバ イオメトリクス情報を、共通鍵暗号方式の共通鍵で暗号 化し、日時情報を取得し、日時情報と共通鍵を連結して メッセージダイジェストを取り、そのメッセージダイジ ェストをさらに共通鍵で暗号化し、ユーザの指定する認 証サーバの公開鍵を取得し、前記共通鍵を前記認証サー パの公開鍵で暗号化すると共に、暗号化したパイオメト リクス情報と暗号化した共通鍵と日時情報と、日時情報 と共通鍵を連結してメッセージダイジェストを暗号化し たものを認証情報としてユーザ蟾末へ転送し、ユーザ蟾 末とアプリケーションサーバは、該認証情報を認証サー バへ転送し、認証サーバは、転送された認証情報を前記 秘密鍵で復号を行って得た前記共通鍵により、ユーザの バイオメトリクス情報を復号し、該バイオメトリクス情 報によってユーザを認証し、認証した結果と認証した結 果のメッセージダイジェストを秘密鍵で暗号化し、共に アプリケーションサーバに転送するものである。

【0013】また、第2の発明に係る違隔認証システム は、ネットワークに認証サーバと、ユーザ増末がそれぞ れ接続され、前記ユーザ端末を使用するユーザの認証を 行う遠隔認証システムにおいて、認証サーバは、公開鍵 暗号方式の公開鍵と秘密鍵の組を所持し、公開鍵を公開 し、秘密鍵を秘匿しており、前記ユーザ蝎末には少なく とも1つ又は複数種類のバイオメトリクス取得装置が接 続され、バイオメトリクス取得装置は、認証に際して取 得したユーザのバイオメトリクス情報を、共通鍵暗号方 10 式の共通鍵で暗号化し、日時情報を取得し、日時情報と 共通鍵を連結してメッセージダイジェストを取り、その メッセージダイジェストをさらに共通鍵で暗号化し、ユ ーザの指定する認証サーバの公開鍵を取得し、前記共通 鍵を前記認証サーバの公開鍵で暗号化すると共に、暗号 化したバイオメトリクス情報と暗号化した共通鍵と日時 情報と、日時情報と共通鍵を連結してメッセージダイジ ェストを暗号化したものを認証情報としてユーザ端末へ 転送し、ユーザ端末は該認証情報を認証サーバへ転送 し、認証サーバは、転送された認証情報を前記秘密鍵で 復号を行って得た前記共通鍵により、ユーザのバイオメ

トリクス情報を復号し、該バイオメトリクス情報によっ

てユーザを認証し、認証した結果と認証した結果のメッ

セージダイジェストを秘密鍵で暗号化し、共にユーザ端

【0015】また、第4の発明に係わる適隔認証システムは、認証に際して、取得したエーザのバイオメトリク 40 ス情報を暗号化する共通健暗号方式の共通健を生成する ための乱数の一部または全部に該バイオメトリクス情報 を使用するものである。

【0016】第5の発明に係わる遠隔認証システムは、 バイオメトリクス取得装匠が、バイオメトリクス取得装 円を管理者の認証部と、バイオメトリクス取得装 投配を初期化する初期化者の認証部を含み、前記2つの 認証部は独立して認証し、管理者が認定されない場合で も、初期化者の認証で初期化だけは実施できるものである。

50 【0017】第6の発明に係わる遠隔認証システムは、

認証サーバが、ユーザ認証時に、バイオメトリクスを照 合した結果の照合率の限歴を記憶し、ユーザ認証に際し て、本人と同定しない場合には、前回までのユーザを本 人と同定した時の平均照合率と比較し、今回の照合率が 管理者の定める規定値以上に大きく変動しているかを確 認し、該既定億以上の大きな変動での失敗回数が管理者 の定める既定値以上に違した場合には、予め登録されて いる連絡先に通知するものである。

【0018】また、第7の発明に係わる遠隔認証システ ムは、認証サーバが、ユーザ認証時に、パイオメトリク スを照合した結果の照合率の履歴を記憶し、ユーザ認証 に際して、本人と同定した場合には、前回までのユーザ を本人と同定した時の照合率と比較し、同一の照合率で あり、パイオメトリクス情報のメッセージダイジェスト が格納されていない場合にはユーザ認証を失敗させ、今 回のバイオメトリクス情報のメッセージダイジェスト算 出し、照合率とともに記憶し、同一の照合率で、メッセ ージダイジェストが格納されている場合には、今回のバ イオメトリクス情報のメッセージダイジェストを算出し て照合率と組で記憶するとともに、過去の同一の照合率 20 におけるバイオメトリクス情報のメッセージダイジェス トと比較し、異なれば本人と同定し、今回の照合率とメ ッセージダイジェストの組が過去の照合率とメッセージ ダイジェストの組と完全に一致した場合には本人と同定 しないとともに、過去の照合率とメッセージダイジェス トの組と完全に一致する場合が、管理者の定める既定値 以上に達した場合には、予め登録されている連絡先に通 知するものである。

[0019]

施の形態を詳述する。

【0020】実施の形態1. 図1にこの発明を適用した Webシステム1の構成を示す。ネットワーク2上に認 証サーバ3、個人認証を必要とするアプリケーションサ ーパであるWebサーバ4、ユーザ端末5が接続され、 ユーザ端末5にバイオメトリクス取得装置6が接続され る。このWebシステム1において、ユーザがユーザ端 末5を通じてWebサーバ4にアクセスした場合に、W e b サーバ4 はそのユーザの個人認証を認証サーバ3か ら受け、その結果によりユーザに対してアクセス制御を 40 行う。

【0021】認証サーバ3は、認証制御部3A、暗号処 理部3Cと、認証情報データベース3Bから構成される パーソナルコンピュータやワークステーション等のコン ピュータ装置(以下構成としてCPU、メモリ、ディス ク、通信制御等を有するものを示す)であり、公開鍵方 式の一方の鍵を公開鍵として公開し、もう一方を秘密鍵 として秘密している。

【0022】また、Webサーバ4は、Webサーバデ ータベース4A、暗号処理部4D、認証依頼部4Bと、

個人認証を必要とするアプリケーションであるWebサ ーパソフトウェア4C (以下ソフトウェアは、S/Wと 記述する) のアプリケーションが動作するパーソナルコ ンピュータやワークステーション等のコンピュータ装置 である。

【0023】また、ユーザ蛸末5は、Webサーバ蛸末 4 の情報を表示するブラウザ 5 A と、認証情報取得 S / W5Bが動作するパーソナルコンピュータやワークステ ーション等のコンピュータ装置である。またユーザ端末 5には、バイオメトリクス取得装置6が接続されてい る。パイオメトリクス取得装置6は、画像処理等により 人体の指紋や掌紋情報をバイオメトリクス情報として取 得する、指紋取得装置7や、掌紋取得装置8、ユーザが 描いた筆跡情報をバイオメトリクス情報として取得する 文字認識タブレット9、眼底スキャンに等によって人体 の網膜情報をパイオメトリクス情報として取得する網膜 取得装置10等を示している。

【0024】ここでは、パイオメトリクス取得装置6に 指紋取得装置7を使用する場合を例として説明する。ま た、指紋取得装置?などバイオメトリクス取得装置6の 取得するパイオメトリクス情報は、画像データや、静電 データなど加工されていないイメージデータであって も、イメージデータから特徴などを抽出した特徴点デー タであってもよい。指紋取得装置7は、画像処理等によ り、指紋情報を取得し、ユーザ端末に転送する指紋情報 取得部7Aと、指紋情報を暗号化する暗号処理部7B と、認証サーバ3の公開鍵を取得する公開鍵取得部7C から構成される。

【0025】次に動作について説明する。このようなW 【発明の実施の形態】以下図面を参照してこの発明の実 $30 \ {
m e} \ {
m b}$ システム 1 における認証処理の流れを図2に示す。 まずユーザがユーザ端末5で動作しているアプリケーシ ョンであるブラウザ5Aにより、Webサーバ4の機密 度の高いWebサーバデータベース4Aの情報にアクセ スした場合 (SP5) について説明する。前記機密度の 高い情報のアクセス制御を行なっているアプリケーショ ンであるWebサーバS/W4Cは、該ユーザがアクセ ス権限を有すか否かの判定するためにユーザ認証をする 必要がある。

【0026】ユーザ端末5の認証情報取得S/W4C は、認証のために必要なバイオメトリクス情報である指 紋情報を、指紋取得装置7から取得する(SP6)。こ の時他のS/W(認証情報を取得するドライバなどのソ フトウエア)と協調して動作する場合もある。

【0027】ユーザ端末5の認証情報取得S/W5Bか ら指紋情報の取得を指示された、指紋取得装置7の指紋 情報取得部7Aは、ユーザから指紋情報を取得する (S P1)。この指紋情報は、ユーザ固有の個人的な情報で あるため、暗号処理部7Bで暗号化を実施するが、まず 暗号処理部7Bは、この指紋情報を暗号化するための共 50 通鐘方式の共通鍵を生成し、この共通鍵により指紋情報 10

を暗号化する。同時に暗号処理部7Bは、日時情報を取 得し、日時情報と共通鍵を連結してメッセージダイジェ ストを取り、そのメッセージダイジェストをさらに共通 鍵で暗号化する (SP2)。指紋取得装置7の公開鍵取 得部7Cは、フロッピーディスクや、磁気カード、IC カード、またはキー入力などユーザからの指示により認 証サーバの公開鍵を得る。または指紋取得装置7が適切 に管理されている場合には、認証サーバ3の公開鍵が指 紋取得装置7で固定的に公開鍵取得部7Cに格納されて おり、ユーザが認知した上でその公開鍵を用いる場合も ある。次に暗号処理部7Bは前記共通鍵を認証サーバ3 の公開鍵で暗号化する (SP3)。そして、指紋取得部 7 A は、暗号化された指紋情報と、日時情報と、暗号化 された日時情報と共通鍵を連結してメッセージダイジェ ストと、暗号化された共通鍵を認証情報としてユーザ端 末5の認証情報取得S/W5Bに転送する(SP4)。 【0028】ユーザ端末5の認証情報取得S/W5B は、ブラウザ5Aを介してWebサーバ4へ取得した認 証情報を転送する。この時、ブラウザ5Aは別途取得し たユーザ名やメールアドレスなどのユーザIDを認証情 銀に追加して転送する (SP7)。

【0029】Webサーバ4の認証依頼部4Bは、We bサーバS/W4Cを介して取得した認証情報を認証サ ーパ3の認証制御部3Aへ転送する(SP9)。

【0030】認証サーバ3の認証制御部3Aは転送され た認証情報を暗号処理部3Cで復号させ、ユーザ認証を 実施する。この時暗号処理部3Cでは、認証サーバ3で **転送された日時情報と共通鍵からメッセージダイジェス** トを作成したものと、暗号化された日時情報と共通鍵を 連結したメッセージダイジェストを復号したものを比較 30 して、転送遅延を考慮した上で認証情報作成日時の正当 性を確認する(SP12)。認証制御部3Aは転送され た認証情報に含まれる指紋情報とユーザIDと、認証サー バ3の認証情報データベース3Bに元々蓄積されている 個人精報から指紋照合を実施する。認証制御部3Aは、 照合した結果本人と同定した場合には、正規ユーザを示 す認証結果を生成し、照合の結果本人と同定できなけれ ば、本人ではないと判断し認証結果を生成する。この認 証結果は、暗号処理部3Cに引き渡され、暗号処理部3 Cでは認証結果のメッセージダイジェストをとり、認証 40 サーバ3の秘密鍵で暗号化、すなわちデジタル署名を行 い、この暗号化されたメッセージダイジェストを認証制 御部3Aへ引き渡す。認証制御部3Aは前記暗号化され たメッセージダイジェストを認証結果に含めてWebサ ーパ4の認証依額部4Bへ通知する(SP13)。

【0031】認証結果を受けたWebサーバ4の認証依 馭部4Bは、暗号処理部4Dに認証結果を通知する。暗 号処理部4Dは通知された暗号化されたメッセージダイ ジェストを認証サーバ3の公開鍵で復号し、通知された 認証結果のメッセージダイジェストと比較することによ 50 Webサーパデータベース4Aはローカルデータベース

り、確かに正当な認証サーバ3からの通知であることを 確認する(SP10)。認証依頼部4Bは正当な認証サ - パ3からの通知であることを確認したことを暗号処理 部4Dから知らされたならば認証結果をWebサーバS /W4Cに通知する。WebサーバS/W4Cは該認証 結果により該ユーザに対してWebサーバデータベース 4Aの機密度の高い情報へのアクセス許可・不許可を判 定する(SP11)。たとえば、波機密情報の表示を行 なうなど、ユーザアクセスに対する動作を行なう。

【0032】このように、ユーザの個人情報である指紋 情報は生成した共通鍵で暗号化され、該共通鍵は、ユー ザが設定した認証サーバ3の公開鍵により暗号化される ことと、認証サーバ3の公開鍵は指紋取得装置7にユー ザが直接設定するため、指紋情報はユーザの指定した認 証サーバ3にのみ復号可能な状態でネットワーク上を転 送されることになるので、バイオメトリクス情報である 指紋情報というユーザ個人のプライバシーを、ユーザの 意志を反映した形で確実に保護できるという効果があ る。さらに、ユーザは認証サーバ3の公開鍵のみをフロ ッピーディスクや、磁気カード、ICカード、またはキ 一入力などで指紋取得装置7に指示できるようにすれば よく、この公開鍵を格納しているフロッピーディスク や、磁気カード、ICカードなどが紛失や盗難にあって もセキュリティ上問題がなく、同じ公開鍵を格納した代 替え品や同一品により個人認証を受けることができる。 この公開鍵を格納している代替え品はユーザ毎に管理さ れているものではないため、紛失や盗難時に特別な届け 出や再発行などの処理が不要であり、管理負荷が軽減で きるという効果もある。

【0033】また、認証サーバ3で認証情報作成時の日 時が確認するため、不正な認証情報の再使用が防止で き、認証情報認証サーバ3によって認証されたかが認証 依頼側のWebサーバ4で確認できるためセキュリティ を高く保つことが可能である。

【0034】本実施例ではWebシステム1に適用した 例を示したが、WebサーバS/W4Cとブラウザ5A が、例えば経理情報管理サーバS/Wと経理情報管理ク ライアントS/Wであったり、データベース検索サーバ S/Wとデータベース検索クライアントS/Wなど他の システムを構成するアプリケーションであっても同様な 効果が得られる。

【0035】実施の形態2.この実施の形態2において は実施の形態1を簡略したものであり、図1のWebサ ーパ4とユーザ端末5は図3のユーザ端末5の1つにな る。図1との対応部分に同一符号を付けた図3では、個 人認証を必要とするアプリケーションがユーザ端末5に のみ存在するため、図1のWebサーバS/W4Cとブ ラウザ5Aのシステムを構成する2つのアプリケーショ ンが1つのデータベース検索S/W5Eに貸き換わり、

5 Cに置き換わる場合である。この場合図1のWebサ ーバ4を構成していた認証依額部4Bと暗号処理部4D は、図3のユーザ端末5の構成部位となる。

【0036】実施の形態2においては、ユーザ端末5 は、ローカルデータペース5C、暗号処理部5F、認証 依頼部5Dと、個人認証を必要とするアプリケーション であるデータベース検索S/W5E、認証情報取得S/ W5Bが動作するパーソナルコンピュータやワークステ ーション等のコンピュータ装置である。またバイオメト リクス取得装置6はユーザ端末5に接続されており、上 10 述した実施の形態1と全く同様の構成である。また認証 サーバ3も、上述した実施の形態1と全く同様の構成で

【0037】ここでは、バイオメトリクス取得装置6に 指紋取得装置7を使用する場合を例として説明する。

【0038】次に動作について説明する。基本的には実 施例1と同じであり、図2との対応部分に同一符号を付 けた図4において、まずユーザがユーザ端末5で動作し ているアプリケーションであるデータベース検索S/W 5 Eにより、機密度の高いローカルデータベース 5 Cの **情報にアクセスした場合について説明する。前記機密度** の高い情報のアクセス制御を行なっているアプリケーシ ョンであるデータベース検索S/W5Eは、該ユーザが アクセス権限を有すか否かの判定するためにユーザ認証 をする必要がある(SP5)。

【0039】ユーザ端末5の認証情報取得S/W5B は、認証のために必要なバイオメトリクス情報である指 紋情報を、指紋情報取得装置7から取得する(SP 6)。この時他のS/W (認証情報を取得するドライバ などのソフトウエア)と協調して勁作する場合もある。 【0040】ユーザ端末5の認証情報取得S/W5Bか ら指紋情報の取得を指示された、指紋取得装置の認証情 報取得部7Aは、ユーザから指紋情報を取得する(SP 1)。この指紋情報は、ユーザ固有の個人的な情報であ るため、暗号処理部7Bで暗号化を実施するが、まず暗 号処理部7Bは、この指紋情報を暗号化するための共通 鍵方式の共通鍵を生成し、この共通鍵により指紋情報を 暗号化する。同時に暗号処理部7Bは、日時情報を取得 し、日時情報と共通鍵を連結してメッセージダイジェス トを取り、そのメッセージダイジェストをさらに共通鍵 で暗号化する (SP2)。指紋取得装置7の公開鍵取得 部7Cは、フロッピーディスクや、磁気カード、ICカ ード、またはキー入力などユーザからの指示により認証 サーバ3の公開鍵を得る。または指紋取得装置7が適切 に管理されている場合には、認証サーバ3の公開鍵が指 紋取得装置?で固定的に公開鍵取得部?Cに格納されて おり、ユーザが認知した上でその公開鍵を用いる場合も ある。次に暗号処理部7Bは前記共通鍵を認証サーバ3 の公開鍵で暗号化する (SP3)。そして、指紋取得部 7 Aは、暗号化された指紋情報と、日時情報と、暗号化 50 るアプリケーションであっても同様な効果が得られる。

された日時情報と共通鍵を連結してメッセージダイジェ ストと、暗号化された共通鍵を認証情報としてユーザ蛸 末5の認証情報取得S/W5Bに転送する(SP4)。 【0041】ユーザ端末5の認証情報取得S/W5B は、ユーザ名やメールアドレスなどのユーザIDを取得 して認証情報に追加する(SP7)。 【0042】認証依頼部5Dはこの認証情報を認証サー

12

バ3の認証制御部3Aへ転送する(SP7)。

【0043】認証サーバ3の認証制御部3Aは転送され た認証情報を暗号処理部3Cで復号させ、ユーザ認証を 実施する。この時暗号処理部3Cでは、認証サーパ3で 転送された日時情報と共通鍵からメッセージダイジェス トを作成したものと、暗号化された日時情報と共通鍵を 連結したメッセージダイジェストを復号したものを比較 して、転送遅延を考慮した上で認証情報作成日時の正当 性を確認する(SP12)。認証制御部3Aは転送され た認証情報に含まれる指紋情報とユーザIDと、認証サー バ3の認証情報データベース3Bに元々蓄積されている 個人情報から指紋照合を実施する。認証制御部3Aは、

照合した結果本人と同定した場合には、正規ユーザを示 す認証結果を生成し、照合の結果本人と同定できなけれ ば、本人ではないと判断し認証結果を生成する。この認 証結果は、暗号処理部3Cに引き渡され、暗号処理部3 Cでは認証結果のメッセージダイジェストをとり、認証 サーバ3の秘密鍵で暗号化、すなわちデジタル署名を行 い、この暗号化されたメッセージダイジェストを認証制 御部3Aへ引き渡す。認証制御部3Aは前記暗号化され たメッセージダイジェストを認証結果に含めてユーザ端 末5の認証依頼部5Dへ通知する(SP13)。

【0044】認証結果を受けたユーザ端末5の認証依頼 部5Dは、暗号処理部5Fに認証結果を通知する。暗号 処理部5Fは通知された暗号化されたメッセージダイジ ェストを認証サーバ3の公開鍵で復号し、通知された認 証結果のメッセージダイジェストと比較することによ り、確かに正当な認証サーバ3からの通知であることを 確認する(SP10)。認証依頼部5Dは正当な認証サ ーパ3からの通知であることを確認結果を暗号処理部5 Dから知らされたならば認証結果をデータベース検索 S /W 5 E に通知する。 データベース検索 S /W 5 E は該 認証結果により該ユーザに対してローカルデータベース 5Cの機密度の高い情報へのアクセス許可・不許可を判 定する。たとえば、該機密情報の表示を行なうなど、ユ ーザアクセスに対する勁作を行なう(SP11)。 【0045】このような構成によれば、ユーザ端末5が 認証サーバ3へ個人認証を依頼する場合において、上述

した実施例 1 と同一の効果を得ることができる。 【0046】本実施例ではデータベース検索システム1 に適用した例を示したが、データベース検索S/Wが、 例えば経理情報管理S/Wなどの他のシステムを構成す 【0047】実施の形態3. この実施の形態3において は実施の形態1におけるパイオメトリクス取得装配6で ある指紋取得装配7の暗号処理部7Bと公開鏡取得部7 Cがユーザ端末5にある形態である。

【0048】図1との対応部分に同一符号を付けた図5では、ユーザ端末ちは、Webサーパ端末4の阶段を表示するブラウザ5Aと、相較内線を略号化する略等処理 新5Fと、認証中報収得5/W5Bが動作する公用鍵取得 第5G、認証的報収得5/W5Bが動作するパーソナル コンピュータやワークステーション等のコンピュータやワークステーション等のコンピュータを見てある。またユーザ端末5には、バイオメトリクス取得載配6が接続されている。また認証サーバ3とWebサーバ4は、上途した実施の形態1と全く同様の線成である。

【0049】また、本実施の形態におけるバイオメトリクス取得装匠6の取得するパイオメトリクス間報は、画像データや、静電データなど加工されていないイメージデータであっても、イメージデータから特徴などを抽出した特徴点データであってもよく、バイオメトリクス取得装匠6はイメージデークを取得するだけのCPUが実をされてい商島な機器であってもよい。ここでは、バイオメトリクス取得装匠6に指紋取得装匠7を使用する場合を例として説明する。指紋取得装匠7は、画像処理等により、指紋間線を取得し、ユーザ端末に転送する指紋切線板形形7人で構成される。

【0050】次に動作について説明する。基本的には実施例1と同じであり、図2との対応部分に同一符号を付けた図6において、まずユーザがユーザ網末5で動作したW6において、まずユールのもプラウザ5により、W6サーバ4の機密度の高いW6サーバデータペース4人の情報にアクセスした場合について設明する(SP)。前記機密度の高い傾報のアクセス制御を行なっているアブリケーションであるW6サーバS/W4Cは、該ユーザがアクセス権限を有すか否かの判定するためにユーザ認証をする必要がある。

【0051】ユーザ端末5の認証情報取得S/W5Bは、認証のために必要なパイオメトリクス情報である精放的報告を表している取得する(SP6)。この時他のS/W(認証解報を取得するドライバなどのソフトウエア)と協調して動作する場合もある。

【0052】ユーザ端末5の認証情報取得S/W5Bから指紋情報の取得を指示された、指紋取得装匠7の指紋 情報取得部7Aは、ユーザから指紋情報を取得し(SP 1)、ユーザ端末5の認証情報取得S/W5Bに転送す 5(SP4)。

【0053】ユーザ端末5の認証情報取得S/W5Bは、指紋情報は、ユーザ固有の個人的な情報であるため、昨今処理部5Fで暗号化を実施させる。まず暗号処理部5Fは、この指紋情報を暗号化するための共通鍵方表の共通鍵を暗号であるための共通鍵を暗号であるための共通数を暗号をある。

化する。同時に暗号処理部5 P は、日時信頼を取得し、 日時信頼と共通鍵を連結してメッセージダイジェストを 取り、そのメッセージダイジェストをさらに共通鍵部 号化する。(S P 2)。ユーザ烈末5の公開健取得部 G は、ハードディスクや、フロッピーディスク、酸気カ ード、I C カード、またはキー人力などユーザからの相 示により認証サーバの公開鍵を得る。次に暗号処理部 F は前記共通機を認証サーバ3の公開鍵で暗号化する (S P 3)。そして、認証情報取得S /W 5 B は、暗号

【0054】Webサーバ4の認証依頼部4BはWeb サーバS/W4Cを介して、取得した認証情報を認証サ ーバ3の認証制御部3Aへ転送する(SP9)。

【0055】認証サーバ3の認証制御部3Aは転送され た認証情報を暗号処理部3Cで復号させ、ユーザ認証を 実施する。この時暗号処理部3Cでは、認証サーバ3で 転送された日時情報と共通鍵からメッセージダイジェス トを作成したものと、暗号化された日時情報と共通鍵を 連結したメッセージダイジェストを復号したものを比較 して、転送遅延を考慮した上で認証情報作成日時の正当 性を確認する(SP12)。認証制御部3Aは転送され た認証情報に含まれる指紋情報とユーザIDと、認証サー バ3の認証情報データベース3Bに元々蓄積されている 30 個人情報から指紋照合を実施する。認証制御部3Aは、 照合した結果本人と同定した場合には、正規ユーザを示 す認証結果を生成し、照合の結果本人と同定できなけれ ば、本人ではないと判断し認証結果を生成する。この認 証結果は、暗号処理部3Cに引き渡され、暗号処理部3 Cでは認証結果のメッセージダイジェストをとり、認証 サーバ3の秘密鍵で暗号化、すなわちデジタル署名を行 い、この暗号化されたメッセージダイジェストを認証制 御部3Aへ引き渡す。認証制御部3Aは前記暗号化され たメッセージダイジェストを認証結果に含めてWebサ 40 - バ4の認証依頼部4Bへ通知する(SP13)。

【0056】認証結果を受けたWebサーバ4の認証依 額84日は、暗号処理能4日に認証結果を通知する。暗 号処理部4日は通知された暗号化されたメッセージダイ ジェストを認証サーバ3の公開鍵で復号し、通知された 認証結果のメッセージダイジェストと比較することによ り、確かに正当な認証サーバ3からの通知であることを 超認する (SP10)。認証依領部4日は正当な認証サーバ3からの適知であることを確認したことを暗サーバ3 が4日から知らされたならは認証結果をWebサーバ5 50/W4Cに適知する。WebサーバS/W4Cは渡認証 結果により該ユーザに対してWebサーバデータベース 4 A の機密度の高い情報へのアクセス許可・不許可を判 定する。たとえば、波機密情報の表示を行なうなど、ユ ーザアクセスに対する動作を行なう(SP11)。

【0057】このように、ユーザの個人情報である指紋 情報は生成した共通鍵で暗号化され、該共通鍵は、ユー ザが設定した認証サーバ3の公開鍵により暗号化される ことと、認証サーバ3の公開鍵はユーザ端末5にユーザ が直接設定するため、指紋情報はユーザの指定した認証 サーバ3にのみ復号可能な状態でネットワーク上を転送 されることになるので、バイオメトリクス情報である指 紋情報というユーザ個人のプライバシーを、ユーザの意 志を反映した形で確実に保護できるという効果がある。 ただし、指紋情報がユーザ端末5では暗号化されずに存 在する期間が生じるため、指紋取得装置7から暗号化さ れる場合に比べてはセキュリティが低くなるが、ユーザ 端末5自身が適切に管理されている場合には問題なく、 指紋取得装置7に暗号処理部と公開鍵取得部が不要なた め指紋取得装置7の構成が簡単になるという効果があ る。前記した効果以外は、上述した実施例1と同様の効 果を得ることができる。また、実施の形態2で示した、 データベース検索S/W5Eなどのアプリケーションへ も同様に適用でき、上述した同様の効果を得ることがで きる。

【0058】また、実施の形態1や、実施の形態2、実 施の形態3の全ての場合において、取得したユーザのバ イオメトリクス情報を暗号化するための共通鑓を生成を 行うが、この共通鍵の解読を困難にするためには、共通 鍵を生成するための乱数に傾向なくす必要がある。バイ オメトリクス情報は一般に取得毎に異なった値をもつこ とから、取得したパイオメトリクス情報のメッセージダ イジェストを乱数の一部または全部として利用する。 【0059】以上のように、取得したバイオメトリクス **情報のメッセージダイジェストから生成する乱数を生成** するので、生成した乱数の傾向をなくすことが簡単にで きる。そして、この乱数の一部または全部を共通鍵の生 成するための乱数として使用するので、認証回数や時刻 などには全く関連ない乱数を発生させることができ、共 通鍵の解読に対してセキュリティ上強固なシステムを構

築することが可能である。 【0030】実施の形態4. 前記してきた、パイオメト リクス情報取得装置の管理は正当な管理者のみが実施で きるが、正当な管理者を誰も認証できない状態に陥った 場合には、前記認証されない管理者または管理を代行す る他の者がバイオメトリクス取得装置の初期化を実行で きる必要がある。この場合を実施の形態1と実施の形態 2の指紋取得装置で、指紋取得装置が適切に管理されて おり、認証サーバの公開鍵が指紋取得装置で固定的に決 まっている場合を例にして説明する。

12 C に固定的に格納される公開鍵を設定および変更な ど管理時の構成である。管理増末11は管理S/W11 Aが動作するパーソナルコンピュータやワークステーシ ョン等のコンピュータ装置である。指紋取得装置12は 指紋情報取得部12Aと暗号処理部12B、公開鍵取得 部12Cと、管理部12Dで構成される。

16

【0062】管理端末11の管理S/W11Aは公開鍵 設定を実行するため、指紋取得装置12に管理者の認証 要求を発行する。指紋取得装置12の管理部12Dの管 10 理者認証部12D1では、指紋情報取得部7Aから管理 者の指紋を取得し管理者の指紋照合を行うが管理者と同 定できない事態が発生したような状態に陥ることがあり える。これは管理者の怪我により、指紋自体がなくなっ てしまった場合などが相当する。この場合、管理S/W 11 Aは指紋取得装置12の管理部12Dの初期化者認 証部12D2に対して初期化を命じるが、この時初期化 用のパスワードなど事前に設定された手段により初期化 者の認証を行う。初期化者認証部12D2は初期化者の みの認証しかせず、初期化者認証部12D2で認証時は 指紋取得装置の初期化のみが実行できる。このように初 期化者のための認証手段を通常の管理者と別に備えるこ とにより、管理者が認証できなくなった場合や、管理者 が突然いなくなったなどの場合においても初期化だけは 実行できるとともに、初期化権限を保持していない者に 不正に初期化されてしまうことを防げるという効果があ

【0063】実施の形態5. 図8は、前述した認証サー バに、信頼性を向上するために不正認証を発見する手段 を適用したものである。認証サーバ13は、履歴部13 Dと、認証制御部13A、暗号処理部13Cと、認証情 報データベース13Bから構成されるパーソナルコンピ ュータやワークステーション等のコンピュータ装置であ る。 【0064】認証サーバ13の履歴部13Dはユーザ認

証時に、バイオメトリクスを照合した結果の照合率の履

歴をとる。また、腹歴部13Dは、同一ユーザ認証時で 認証制御部13Aが本人と同定しない場合には、前回ま でのユーザを本人と同定した時の平均照合率と比較し、 今回の照合率が管理者の定める規定値以上に大きく変動 40 しないことを確認する。履歴部13Dは、既定値以上に 変動している場合には失敗回数を増加させる。そして失 敗回数が管理者の定める既定億以上に達した場合には、 予め登録されている管理者やユーザ自身に通知する。 【0065】この機構によれば、管理者に対してや、成 り済まされようとしているユーザに対して、バイオメト リクス認証特有の異常な照合結果を通知するので、不正 な認証の早期発見を可能にし、システムのセキュリティ を高く保持することができる。

【0066】また、パイオメトリクスによる認証では、 【0.061】図7は、指紋取科装程1.2の公開鍵取科部 50 照合応が同一であってもパイオメトリクス情報は取科の たびに異なった情報になるため、過去に取得したバイオ メトリクス情報が一致することは確率的に非常に小さ い。このパイオメトリクス認証の特徴を利用した不正発 見の機構を説明する。図8の認証サーバ13の履歴部1 3 Dはユーザ認証時、認証制御部13 Aが本人と同定し た場合には、前回までのユーザを本人と同定した時の照 合率と比較し、同一の照合率であるかを確認する。同一 であり、バイオメトリクス情報のメッセージダイジェス トが格納されていない場合にはユーザ認証を失敗とする 認証結果を失敗とする。同時に履歴部13Dはパイオメ トリクス情報のメッセージダイジェストを照合率ととも に格納する。同一の照合率で、メッセージダイジェスト が格納されている場合には、今回のパイオメトリクス情 報のメッセージダイジェストを算出し、過去の同一の照 合率におけるバイオメトリクス情報のメッセージダイジ ェストと比較し、異なれば本人と同定するが、一致して いれば成り済まされている可能性があるためユーザ認証 を失敗とすることを認証制御部13Aに通知する。認証 制御部13Aは認証失敗の認証結果を失敗とする。履歴 部13Dは、照合率とメッセージダイジェストが一致し て認証が失敗させた場合には照合率同一での失敗回数を 増加させ、この失敗回数が管理者の定める既定値以上に 達した場合には、予め登録されている管理者やユーザ自 身に通知する。

【0067】この機構によれば、管理者に対してや、成 り済まされようとしているユーザに対して、バイオメト リクス情報の漏洩による成り済ましと考えられる異常事 態を通知するので、不正な認証の早期発見を可能にし、 システムのセキュリティを高く保持することができる。 また、履歴部13Dが記憶するのは2回目以降の同率照 合率時のパイオメトリクス情報のメッセージダイジェス トであるため、格納のための領域を削減できるという効 果と、メッセージダイジェストによる比較のため、パイ オメトリクス情報そのものを比較する場合にくらべて、 比較に費やすの時間を短くできるという効果がある。

[0068]

【発明の効果】以上のように、この発明によれば、ユー ザの個人情報であるパイオメトリクス情報は暗号化さ れ、バイオメトリクス情報はユーザの指定した認証サー パにのみ復号可能な状態でネットワーク上を転送される ことになるので、バイオメトリクス情報というユーザ個 人のブライパシーを、ユーザの意志を反映した形で確実 に保護できるという効果があるとともに、認証サーバ3 で認証情報作成時の日時が確認できるため、不正な認証 **信報の再使用が防止でき、さらに認証サーバによって認** 証されたかが認証依頼側で確認できるためシステムのセ キュリティを高く保つことが可能である。

【0069】さらに、ユーザは認証サーバの公開鑓を指 示するが、仮にこの公開鍵を格納しているフロッピーデ 50 3B 認証情報データベース

18 ィスクや、磁気カード、ICカードなどが紛失や盗難に あってもセキュリティ上問題がなく、同じ公開鍵を格納 した代替え品や同一品により個人認証を受けることがで きるとともに、公開鍵を格納している代替え品はユーザ 毎に管理されているものではないため、紛失や盗難時に 特別な届け出や再発行などの処理が不要であり、管理負 荷が軽減できるという効果もある。

【0070】また、取得したパイオメトリクス情報から 共通鍵の生成するための乱数を生成するので、認証回数 ことを認証制御部13Aに通知し、認証制御部13Aは 10 や時刻などには全く関連ない乱数を発生させることがで き、共通鍵の解読に対してセキュリティ上強固なシステ ムを構築することが可能である。また、初期化者のため の認証手段を通常の管理者と別に備えることにより、管 理者が突然いなくなった場合などの場合においても初期 化ができるとともに、初期化権限を保持していない者に 不正に初期化されてしまうことを防げるという効果があ

【0071】また、認証サーバはユーザ認証時の履歴を とり、予め指定された者に対して、バイオメトリクス認 証特有の異常な照合結果を通知するので、不正な認証の 早期発見を可能にし、システムのセキュリティを高く保 持することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】 この発明による遠隔認証システムを適用した Webシステムの実施の形態1の構成を示すプロック図 である。

【図2】 図1のWebシステムにおける認証の処理の 説明に供するタイミングチャートである。

【図3】 この発明による遠隔認証システムを適用した 30 データベース検索システムの実施の形態2の構成を示す プロック図である。

【図4】 図3のデータベース検索システムにおける認 証の処理の説明に供するタイミングチャートである。

【図5】 この発明による遠隔認証システムを適用した Webシステムの実施の形態3の構成を示すプロック図

である。 【図6】 図5のWebシステムにおける認証の処理の 説明に供するタイミングチャートである。

【図7】 この発明による遠隔認証システムを適用した 指紋取得装置の管理時の実施の形態4の構成を示すプロ ック図である。

【図8】 この発明による遠隔認証システムを適用した 認証サーバの実施の形態5の構成を示すブロック図であ る。

【符号の説明】

- 1 Webシステム
- 2 ネットワーク 3 認証サーバ
- 3 A 認証創御部

20

3 C 暗号処理部

4 Webサーバ

4A Webサーバデータベース

4 B 認証依賴部

4C Webサーバソフトウェア

4 D 暗号処理部

5 ユーザ端末

5 A ブラウザ 5B 認証情報取得ソフトウェア

5C ローカルデータベース

5 D 認証依頼部 5E データベース検索ソフトウェア

5 F 暗号処理部

5 G 公開鍵取得部

6 バイオメ・リクス取得装置

7 指紋取得装置

7 A 指紋情報取得部

7 B 暗号処理部

7 C 公開鍵取得部

8 念紋取得装置

9 文字認識タプレット

10 網膜取得裝置

11 ユーザ端末

11A 管理ソフトウェア

12 指紋取得装置

12A 指紋情報取得部

12B 暗号処理部

10 12C 公開鍵取得部

12D 管理部

12D1 管理者認証部

12D2 初期化者認証部

13 認証サーバ

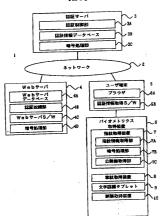
13A 認証制御部

13B 認証情報データベース

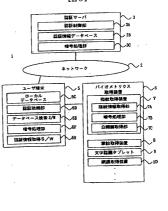
13C 暗号処理部

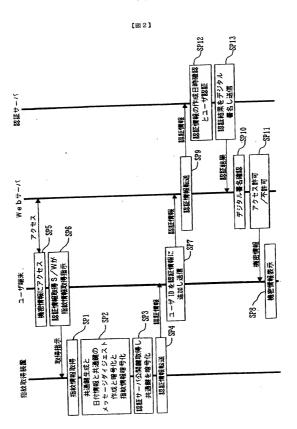
13D 履歴部

[図1]

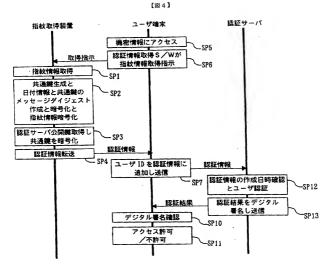


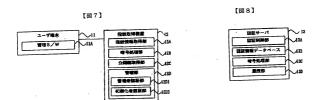
[図3]

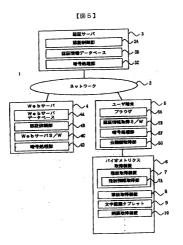


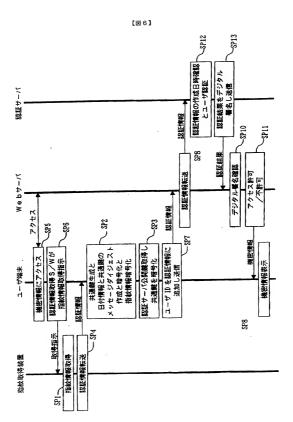












フロントページの続き

FΙ

テーマコード(参考)

H O 4 L 9/00 675D

(72)発明者 贞包 哲男

東京都千代田区丸の内二丁目2番3号 三

菱電機株式会社内

(72)発明者 藤井 照子

東京都千代田区丸の内二丁目2番3号 三

莎軍機株式会社内

Fターム(参考) 5B043 AA09 BA02 BA03 BA04 BA06 CA09 FA02 HA20

5B085 AC03 AE06 AE13 AE23 AE25

AE29 BG07

5J104 AA07 EA01 EA19 KAOI KA16 MAO2 NAO2 PAO7